① 特許出願公開

®日本国特許庁(JP)

平1-253051 ⑫ 公 開 特 許 公 報(A)

®Int.Cl.⁴	識別記号	庁内整理番号	43公開	平成1年(198	9)10月9日
G 06 F 12/14 9/06	3 2 0 4 5 0	B -7737-5B A -7361-5B				
G 09 C 1/00	3 1 0	7368-5日審査請求	未請求	請求項の数	2	(全6頁)

情報保護方法 64発明の名称

②特 願 昭63-80001

願 昭63(1988)3月31日

神奈川県高座郡寒川町小谷2丁目1番1号 東洋通信機株 ⑩発 明 者

神奈川県高座郡寒川町小谷2丁目1番1号 勿出 願 人 東洋通信機株式会社

1. 発明の名称

情報保護方法

- 2. 特許請求の範囲
 - 1. 情報を所要数に分割し,該分割した情報の (従来技術) うち所要のもの夫々にその次の情報を指定す るための選択情報を付加し、これ等各々を所 望の暗号手段によって暗号化したことを特徴 とする情報保護方法。
 - 2. 特許請求の範囲第1項に記載した方法によ って暗号化した情報を復号化する場合、分割 情報各々の暗号手段に対応した復号手段と、 所要の復号手段を選択的に接続する複数の転 送部とを具え、選択情報に対応した転送部を 指定し、その転送部に接続した復号手段によ って復号化したことを特徴とする情報保護方 法。
- 3. 発明の詳細な説明
- (発明の属する分野)

本発明は情報保護方法、殊にプログラム或は

データを所望の暗号手段によって暗号化し正当 な利用者のみが暗号化したブログラム或はデー タを復号化して使用することができる情報保護 方法に関する。

現在,コンピュータを動作させるのに不可欠 なプログラム或はデータはこれをフロッピーデ ィスク等の配憶媒体に書き込んで保存し、必要 なときに読み出して使用するのが一般的である が,フロッピーディスクに斟き込んだプログラ ム波はデータは簡単に他のファッピーディスク **にコピーすることができるため第三者に盗用さ** れてしまう疎れがある。

従来,第三者の盗用を防止し情報,例えばブ ログラムを保護する方法としては,そのプログ ラムを所望の暗号手段によって暗号化した後に フロッピーディスクに書き込んで保存し,これ を使用するときには使用するブログラムの暗号 手段に対応した復号手段に基づいて作成した復 号化プログラムを答き込んだROMカートリッ

特開平1-253051(2)

ジをコンピュータの R O M カートリッジスロット に挿入しその復号化プログラムによって暗号化したプログラムを元に復号化して使用できるようにした方法がある。

この方法によれば、フロッピーディスクに保存したプログラムを第三者が不正に他のフロッピーディスクにコピーしてもこれには暗号化したプログラムがコピーされるため第三者は、コピーしたフロッピーディスクから元のプログラムを得ることが困難であり、盗用を防止してプログラムを保護することができる。

しかしながら、この方法では第三者が暗号化したブログラムに対応するROMカートリッジを入手してROMカートリッジスロットに挿入すればフロッピーディスクの暗号化したブログラムを容易に実行することができるためフロッピーディスクを厳重に保管しなければならなかった。

(発明の目的)

本発明は,上述した事情に鑑みてなされたも

(実施例)

以下,本発明を図面に示した実施例に基づいて詳細に説明する。

第 1 図は本発明に係る暗号手段の一実施例を 示すフローチャート図である。

のであって、第三者が R O M カートリッジ等の復号手段を入手しても暗号化したプログラム或はデータ等の情報を使用することが困難な情報保護方法を提供することを目的とする。

(発明の概要)

上述の目的を遊成する為本発明の情報保護方法は例えば、プログラムを所要数に分割し、分割プログラムを指定するための選択情報を付加すると共にこれ等各々を所認の暗号手段によって略号化し、暗号化した各々の分割プログラムをプログラムの実行順に並べてフロッピーディスクに響き込んで保存する。

又,この解号化したプログラムを使用する場合は,暗号化した分割プログラム各々の暗号手段に応じた復号手段を失々所定の転送部に選択的に接続することによって,各々の分割プログラム毎に選択情報に応じた転送部を指定し,指定した転送部に接続した復号手段によって暗号になる。1、1970年79公子(4)を得るように手段を講する。

に、これをキー入力時に選択した暗号手段によって暗号化する。又、競技に契行する分割プログラムの場合はその分割プログラムをキー入力時に選択した暗号手段によって暗号化する。このような手順に従って、暗号化した分割プログラムはメモリからその実行脈にフロッピーディスクに記録して保存する。

次に、暗号化したブログラムを復号化する場合について説明する。

復号化する場合は、予め第2図に示すような暗号化したプログラムを元に復号化する復号手段D1及びD2を選択的に接続するAO乃至Anの転送部を異えると共に各分割プログラムの選択情報に従って所定の転送部を選択する拡張を健1を設ける。

この拡張装置1を使用し、上述の如くフロッピーティスクに保存した暗号化プログラムを復労化するには、第3図に示すフローチャートの手順に従えば良い。先ず、暗号化した分割プログラム各々の暗号手段に応じた復号手段D1及

特開平1-253051(3)

び D 2 を夫々前配分削プログラムの選択情報に 応じた転送部に接続する。次に、フロッピーデ ィスクから上述の如く保存したプログラムをメ モリに貫き込み、キーボードから敬勧に実行す る暗号化した分割プログラムの先頭沓地及びこ れに応じた選択情報を入力する。キー入力した 後,指定した先顕番地の暗号化分割プログラム は、選択情報に応じた転送部の復号手段によっ て復号化し元の分割プログラムをメモリに書き 込む。その後,元の分割プログラムはこれに選 状情報が含まれているか否かを判断する。選択 情報を含んでいる場合は,その情報に応じて上 述のキー入力した後の手順と同様に次に実行す る暗号化分割プログラムを前記選択情報に応じ た転送部の復号手段によって復号化して元の分 割プログラムをメモリに暫き込み,再び選択情 報が含まれているか否かを判断する。又,選択 悄轍を含んでいない場合は復号化の手順を終了 し、元の分割プログラムを復号化した順に実行 する。

ェータシステムを構成する。又,拡張装置 1 4 は復号化 R O M 1 2 及び 1 3 を選択的に接続する 転送部 1 5 - 0 乃至 1 5 - 3 によって構成する。

上述したコンピュータシステムは以下の如く 動作する。

ここでは、保護のするプログラムPを分割ブログラムPI乃至P3として3分割し、互いに異なる暗号手段に基づいてプログラミングした暗号化プログラムAS及びBSを夫々暗号化ROM10及び11に借き込み、これを転送部15-1に接続すると共に、暗号化プログラムADを復号化プログラムBSに対応する復号化プログラムBSに対応する復号化プログラムBSに対応する復号化プログラムBSに対応する復号化プログラムBSに対応する複号化プログラムBSに対応する複号化プログラムBDを復号化ROM13に審き込み、これを転送部15-3に接続する場合について説明する。

プログラムPを暗号化する場合は第1図に示すフローチャートに基づいてプログラミングした暗号作成プログラムSをフロッピーディスク 8からノモリ3にロードして暗号作成プログラ 第4図は,以上説明した手順で動作するコンビュータシステムの一実施例を示す構成図である。

同悩に於いて2は各種プログラムに従って資 算処理するCPU,3はプログラム或はデータ を記憶するためのメモリ、4はこれ毎内部と外 部との間のプログラム或はデータを転送入出力 するための入出力部であって,これ等を互いに アドレスライン, テータライン及びコントロー ルラインによって接続してコンピュータ5を構 成する。更に、このコンピュータ5はプログラ ムの実行状態に従って脳面表示するためのCRT 6 ,キー入力するためのキーボード7,プログ ラムを記録するフロッピーディスク8をアクセ スするためのフロッピーディスクドライブ9, 暗号化するプログラムを描き込んだ暗号化ROM 10,11,及び復号化プログラムを皆き込んだ 後号化 ROM12 及び 13 を接続するための拡張 装置 14 各々を具え、これ等各々と入出力部 4 との間を所製のラインによって接続してコンビ

ムSを実行する。これによって CPU 2は , ブロ グラム P をメモリ 3 にロードしキーボード 7 か ちプログラムPを分割する数3を入力しプログ ラム P をロードしたメモリ領域内に於いて 3 分 割するように分割プログラム P1 乃至 P3 各々 のアドレス範囲を定める。その後キーボード7 から分割プログラム P 1 及び P 3 夫々に対して 暗号化ROMIOを選択すると共に分割プログラ ム P 2 に対して暗号化 R O M I 1 を選択し、復号 化 R O M 1 2 及び 1 3 を 夫 4 転送 部 1 5 - 1 お よび 15-3に接続することに対応した情報を入力す る。 これによって CPU 2は 転送部 15-3を指定 する選択情報 81 をメモリ3の空いているメモ り 領域 に 掛き 込ん た 後 , 暗 号 化 R O M 1 0 か ら 暗 号化プログラムASをメモリ3にロードした後 実行すると共に、分割プログラム P1 と選択情 報 8 1 とを所定の暗号手段によって暗号化した 暗号分割プログラム C1 を作成しかつこれをメ モリ3の空いている領域に暫き込む。又,CPU 2 は 転 送 部 1 5 - 1 を 指定 す る 選 択 情 報 S 2 を メ

特開平 1-253051 (4)

モリ3の空いている領域に書き込むとは、明号化ROM11から明号化プログラムBSをメモリ3にロードした後実行すると共に、分割プログラムP2 と選択情報 S2 とを所定の明号手段によって暗号化した暗号分割プログラムC1の次のメモリ領域内に書き込む。更に、分割プログラムROM10から暗号化プログラムASをメモリ3にロードした後実行すると共に、分割プログラムP3を所定の暗号手段によって暗号化した明号分割プログラムC2の次のメモリ領域内に書き込む。

このようにメモリ3のメモリ個城内に響き込んだ暗号分割プログラム C1 乃至 C3 はキーボード7を操作することによってフロッピーディスク8にセーブして保存する。

次に、上述のように暗号化したブログラム P を元に復号化する場合について説明する。

先ず、復号化 ROM 1 2 及び 1 3 を夫々転送部

P 2 を 得 て そ の 選 択 情 報 S 2 を 除 い た 分 割 ブ ロ グ ラ ム P 2 を 上 述 の 選 択 ブ ロ グ ラ ム S 1 を 除 い た 分 割 ブ ロ グ ラ ム B 1 で い た 分 割 ブ ロ グ ラ ム B 1 を 除 い た 分 割 ブ ロ グ ラ ム B 2 に まっ て 転 送 部 1 5 - 1 を 指 定 し 復 号 化 R 0 M 1 2 か ら メ モ リ 3 に 復 号 化 ブ ロ グ ラ ム B 2 を み それ を 実 行 し , 暗 号 分 割 ブ ロ グ ラ ム C 3 を 元 に 後 号 化 し て 分 割 ブ ロ グ ラ ム P 3 を 得 て そ れ を 上 述 の 選 択 情 報 S 2 を 除 い た 分 割 ブ ロ グ ラ ム P 2 の 次 の メ モ リ 飯 城 内 に ひ 書 き 込 む 。

このように復号化した後 C P U 2 は , メモリ 3 の分割 ブログラム P 1 乃至 P 3 をその順に実行する。

従って,上述の如く説明した方法によれば第3 者が復号化ROM12及び13を入手したとしても夫々を転送部15-1及び15-3以外に接続すると暗号分割ブログラムC170至C3は,それ等夫々に対応した復号化ROMを接続した転送部を指定し得ないため元の分割ブログラムP170至P3を得ることができない即ち,ブログラ

15-1及び15-3に接続し、フロッピーディス ク8からメモリ3に第3回に示すフローチャー ト図に基づいてブログラミングした解読処理プ ログラム D をロードして復号処理プログラム D を実行する。これによって CPU2は,フロッピ ーディスク 8 から暗 号分 割 ブログラム C 1 乃至 C3 をメモリ 3 にロードし、キーボード 7 から 始めに実行する暗号分割プログラム C1 の先期 番地を入力すると共にそれに対応する転送部 15 -1 を指定することによって復号化 ROM 1 2 か らメモリ 3 に復号化プログラム A D を敬き込み それを実行し、暗号分割プログラム CI を元に 復号化して選択情報 S.1 を付加した分割ブログ ラム P 1 を得てその選択情報 S 1 を除いた分割 ブログラム P 1 を メモリ 3 の空いている領域に 書き込む。次に、CPU2は選択情報 SI によっ て 転送 部 15-3を 指定し 復 号化 ROM 13 か ら メ モリ3に復号化ブログラムBDを書き込みそれ を実行し , 暗号分割ブログラム C 2 を元に復号 化して選択情報 52 を付加した分割プログラム

ムPの不正使用を防止できる。

尚、上述の実施例では分割プログラムを暗号 化する場合所望の暗号化プログラムを書き込ん だ暗号化ROMを用いたが,本発明はこれに限 る必要はなく、例えば第5回に示すように所望 の暗号手段に基づいてプログラミングした暗号 化プログラムを暫き込んだROM16,その暗号 化プログラムに従って実行処理をするためのC PU17,コンピュータからの分割プログラムを 記憶するための R A M 1 8 及びコンピュータと接 続するための入出力部19とを具えた暗号化装 世 20 を用いても良い。これは , コンピュータ からRAM18に所娶の分割プロクラムを転送す ることによって、これに応じた暗号分割プログ ラムを ROM 1 6 の暗 号化 プログラム に従って作 成しこれを R A M 1 8 の空いているメモリ領域に 書き込むと共にその暗号分割プログラムをコン ビュータに転送するものである。これによれば 暗号化プログラムをコンピュータのメモリに審 き込む必要がないため第三者から暗号手段の盗

特開平1-253051 (5)

用を防止する上で都合が良いであろう。又,上述の部号化装置20はROM16に所望の復号手段に基づいてプログラミングした復号化プログラムを書き込み,これを所定の転送那に接続することによって暗号化プログラムを元に復号化することができる復号化装置とすれば,第三者から復号手段の盗用を防止する上で都合が良いであろう。

マ , 上述の説明では拡張装備に復号化 R O M 等の復号手段を選択的に接続したが 本発明に は 統 可能な場所を 複数 具える と 共に そ の 場所を 選択 情報に応じて 指定する も の であれば良い。 例 えばコンピュータの入出力 部に 復号手段を 過 訳的に 接続し , 選択情報に応じて 所定の入出力の ボート アドレスを指定する ように 反定の み 出りの ポート アドレスを指定する ように 反定の み 出りの サット で 発明は上述のように 所望の 明 号 化 手段によって 暗号化した分割 ブログラムを 元のブログラムの 実行順に保存したが , これに 限る必

正使用を防止し、情報を保護する上で効果がある。

要はない。又,暗号化した分割プログラムを所

4. 図面の簡単な説面

第1図は本発明に係るプログラムを暗号化する場合の一実施例を示すフローチャート図,第2図は本発明に係る拡張装置の一実施例を示す構成図,第3図は本発明に係る略号化したプログラムを元に復号化する場合の一実施例を示すフローチャート図,第4図は本発明に係るコロロは、150年の他の実施例を示す構成図である。

A O 乃至 A n ……… 転送部 , D 1 , D 2 ... 1 ……… 拡張装潢, …… 復号手段, 2 C P U , 3 …… ノモリ , 5 ………ョンピュー 4 ……… 入出力部, 6 CRT , 7 + -8 ……… フロッピーディスク・ ボード , g ………フロッピーディスクドライブ;. 10,11 ·········· 暗号化 ROM, 12,

要数合成しこれを再び所望の暗号手段によって 暗号化すれば暗号強度を増す上で都合が良いで あろう。

本発明の実施例ではコンピュータにモニターキーボード及びフロッピーディスクドライブを接続したがこれに限らず利用者の目的に沿う種々の外部装置を選択すれば良い。又、暗号化するものはブログラム以外にデータであっても良く、これを記録するものもフロッピーディスク以外に磁気テーブ或はRAMカード等の記録媒体であれば良いこと自明であろう。

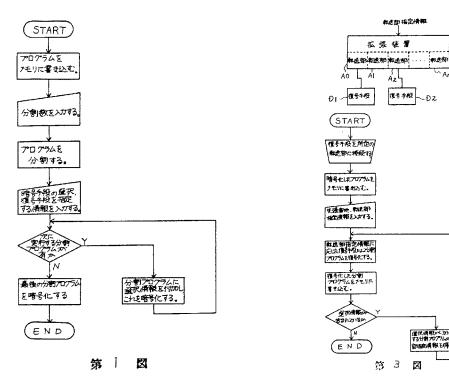
(発明の効果)

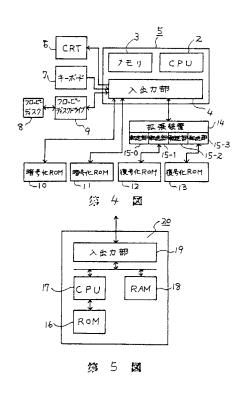
本発明は以上説明したように、保護するブログラム或はデータを所要数に分割した後、各々のブログラム或はデータを所望の暗号手段によって暗号化して保存し、ブログラム或はデータを使用する場合は所要の解説手段を所定の転送部に接続することによってブログラムの実行或はデータのアクセスを可能にしたものであるから、復号手段を入手しただけの第三者による不

特許出願人 東洋迪信機株式会社

特開平1-253051 (6)

第2回





-280 -